

## ИЗПОЛЗВАНЕ НА ФОРМАТА НА ВЕЙР ПРИ ЧИСЛЕНОТО ОПРЕДЕЛЯНЕ НА ЖОРДАНОВАТА ФОРМА НА МАТРИЦА

Петко Петков, Михаил Константинов

В статията се прави кратък преглед на числените проблеми, възникващи при определяне на жордановата канонична форма на квадратна матрица. Оспорва се съществуващото мнение, че жордановата форма е неподходяща за числено определяне в аритметика с крайна точност. Разглеждат се методи за устойчиво определяне на жордановата структура на матрица, основани на получаването на каноничната форма на Вейр.

Жордановата канонична форма е мощен инструмент за решаване на редица задачи, които възникват в областта на теорията на матриците и матричните изчисления. В нея е кодирана цялата информация за алгебричната структура на разглежданото линейно преобразуване или съответната матрица [23, 7, 20]. С нейна помощ се решават важни теоретични задачи като анализа на устойчивостта на линейни стационарни системи, изчисляването на матрични функции и решаването на матрични уравнения. Жордановата форма има приложения в редица научни дисциплини като теория на колебанията, теория на електрическите вериги и теория на линейните системи за управление.

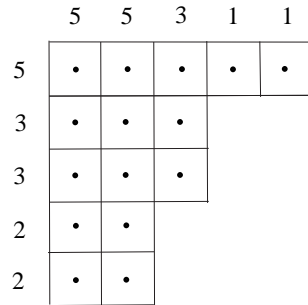
**1. Кратки теоретични сведения.** По-нататък ще използваме следните означения:  $\mathbb{C}^{n \times n}$  – пространството на  $n \times n$  матриците над  $\mathbb{C}$ ;  $I_n$  (или само  $I$ ) – единичната ( $n \times n$ )-матрица;  $0_{p \times q}$  (или само  $0$ ) – нулевата ( $p \times q$ )-матрица;  $\|A\|$  – спектралната норма на матрицата  $A$ .

Нека матрицата  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  има  $p$  различни собствени стойности  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_p$ . Да означим с  $s_{1k}, s_{2k}, \dots, s_{jk}$  ненарастващата редица от размерностите на жордановите блокове в жордановата канонична форма на  $A$ , принадлежащи на собствената стойност  $\lambda_k$ . Списъкът

$$[(s_{11}, s_{21}, \dots)(s_{12}, s_{22}, \dots) \dots (s_{1p}, s_{2p}, \dots)]$$

се нарича *характеристика на Сегре* на матрицата  $A$  [7, с. 170], [25, с. 210]. Жордановата структура на  $A$  е напълно определена от характеристиката на Сегре.

Съществува една малко известна алтернатива на формата на Жордан – т.нар. *канонична форма на Вейр*. Тази форма е предложена от чешкия математик Едуард Вейр (1852-1903) през 1885 г. [21, 22] и може да се получи от жордановата форма чрез пермутационни преобразувания на подобие (както и обратното). Сведения за тази форма могат да се намерят в по-стари литературни източници като МакДъфи [12] и Търнбул и Айткен [19], но липсват в по-късните източници. Тази форма е „преоткрита“ едва през 1999 г. от американската математичка Х. Шапиро [17].



Фиг. 1. Диаграма на Ферерс

Нека  $\lambda_i$  има кратност  $w_i$  и нека

$$w_{i1}, w_{i1} + w_{i2}, \dots, w_{i1} + w_{i2} + \dots + w_{iq} = w_i$$

са дефектите (размерностите на нулевите подпространства) на последователните степени

$$A - \lambda_i I, (A - \lambda_i I)^2, \dots, (A - \lambda_i I)^q,$$

съответно, където  $q$  е най-малкото цяло число, за което се получава максималният дефект  $w_i$ . Множеството от числата  $w_{i1}, w_{i2}, \dots, w_{iq}$  се нарича *характеристика на Вейр на  $A$  по отношение на  $\lambda_i$*  [12, с. 73], [25, с. 210], [17].

Характеристиките на Сегре могат да се намерят еднозначно от характеристиките на Вейр, както и обратното, с помощта на следната теорема.

**Теорема** [19, стр. 80]. *Характеристиката на Вейр и характеристиката на Сегре на  $A$  по отношение на собствената стойност  $\lambda_i$  с кратност  $w_i$  са спрегнати разбивки на  $w_i$ .*

Получаването на спрегната разбивка се илюстрира с т.нар. *диаграма на Ферерс* (фиг. 1), в която  $s_{ki}$  е броят на точките в колоната  $k$ , а  $w_{ik}$  е броят на точките в реда  $k$ . Нека например характеристиката на Сегре за 15-кратна собствена стойност е  $(5, 5, 3, 1, 1)$ . Тогава от диаграмата на Ферерс намираме, че характеристиката на Вейр е  $(5, 3, 3, 2, 2)$ .

От тази диаграма следва, че за дадена собствена стойност  $\lambda_i$ , първият елемент на характеристиката на Вейр  $w_{i1}$  е равен на броя на жордановите блокове, съответстващи на тази собствена стойност. На свой ред, броят на елементите в характеристиката на Вейр е точно равен на първия елемент на характеристиката на Сегре  $s_{1i}$ , т.е., на реда на максималния жорданов блок.

Характеристиките на Вейр на матрицата  $A$ , подобно на характеристиката на Сегре, представляват пълно множество от структурни инварианти относно действието на подобие на групата на неособените матрици в пространството  $\mathbb{C}^{n \times n}$  [12, с. 73].

Характеристиките на Вейр могат да се използват за дефиниране на канонична форма на матрица  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ . Нека за  $r \geq s$  означим с  $I_{r,s} = [I_s; 0]$  матрицата с  $r$  реда и  $s$  колони, в която първите  $s$  реда формират матрицата  $I_s$ , а останалите  $r - s$  реда са нулеви. Ако собствената стойност  $\lambda_i$  има характеристика на Вейр  $(w_{i1}, w_{i2}, \dots, w_{iq})$ ,

то на тази собствена стойност отговаря *блокът на Вейр* [7, с. 204]

$$W_i = \begin{bmatrix} \lambda_i I_{w_1} & I_{w_1, w_2} & 0 & \dots & 0 \\ & \lambda_i I_{w_2} & I_{w_2, w_3} & \dots & 0 \\ & & \ddots & & \\ & & & \lambda_i I_{w_{q-1}} & I_{w_{q-1}, w_q} \\ 0 & & & & \lambda_i I_{w_q} \end{bmatrix}.$$

Надиагоналните блокове  $I_{w_j, w_{j+1}}$  имат пълен колонен ранг,  $\text{rank}(I_{w_j, w_{j+1}}) = w_{j+1}$ . Директното изчисляване на степените на  $W_i - \lambda_i I_{w_i}$  показва, че блокът  $W_i$  има характеристиката на Вейр  $(w_{i1}, w_{i2}, \dots, w_{iq})$ .

Каноничната форма на Вейр е пряка сума на блокове на Вейр с различни собствени стойности.

**2. Алгоритми на Кублановская, Кагцъръм и Руе.** Пресмятането на жордановата канонична форма в крайна аритметика, например в двоична аритметика с плаваща точка [8], е една от най-сложните задачи на числената линейна алгебра. Това се дължи на факта, че определянето на кратността на собствените стойности в присъствието на грешки от закръгляне е свързано със сериозни трудности. Също така, определянето на размерностите на жордановите блокове, принадлежащи на дадена кратна собствена стойност (характеристиката на Сегре), е свързано с пресмятането на числения ранг на матрица, което е сериозно предизвикателство при работа в машинна аритметика с крайна точност.

В основата на най-добрите алгоритми за получаване на жордановата форма стои метод, предложен от съветската математичка Вера Кублановская (1920–2012) през 1966 г. В своята работа [24] Кублановская показва как с помощта на последователност от ортогонални преобразувания на подобие могат да се намерят размерностите на нулевите пространства на степените на матрицата  $(A - \lambda_i I)^k$  (съответно характеристиките на Вейр), а оттам и размерностите на жордановите блокове, съответстващи на кратна собствена стойност. Алгоритъмът на Кублановская е в „суров вид“ от гледна точка на съвременните изисквания, но в него присъства идеята, която прави възможно създаването на ефективни алгоритми за получаване на канонични форми на матрици и матрични снопове.

Алгоритъмът на Кублановская прави силно впечатление на шведския математик Аксел Руе (1942–2015), който посещава Ленинградската академия на науките през 1969 г. и има редица разговори с Кублановская. Руе предлага много сериозни подобрения на първоначалния алгоритъм, като го прави подходящ за компютърно приложение [16]. Една от най-важните добавки, извършени от Руе, е групирането на кратните собствени стойности на матрицата, което се извършва с помощта на теоремата на Гершгорин [23, гл. XIV]. Това групиране е много съществено, тъй като от него зависи обусловеността на неособените преобразувания, използвани при блокадиализацията на матрицата. В тази връзка Руе предлага за пръв път разместването на собствени стойности да се осъществява с помощта на числено устойчиви равнинни ротации.

Също така той предлага при определянето на размерностите на нулевите подпространства да се използва декомпозицията по сингулярни стойности, която е най-сигурният инструмент за получаване на числения ранг на матрица. Руе въвежда понятието *числена кратна собствена стойност*, с което на свой ред може да се

дефинира понятието *числена структура на матрица*. За разлика от теоретичната жорданова структура, числената структура се определя с помощта на някакъв допуск, което я прави нечувствителна към малки промени („смущения“) в елементите на матрицата. Тази структура се нарича добре обусловена, ако тя остава непроменена при достатъчно големи смущения върху първоначалната матрица. В статията си Руе дава и горна граница върху числото на обусловеност на неособеното преобразование, което довежда първоначалната матрица в жорданова форма.

Алгоритъмът, предложен от Руе, не е посрещнат възторжено от американските и английските специалисти в областта на числената линейна алгебра. В своята работа [5] най-големите капацитети в областта на изчисляване на собствените структури по това време, Голъб и Уилкинсън, принизяват значението на този алгоритъм и предлагат друг числен алгоритъм, използващ т.нар. *верижни зависимости* между собствените и присъединените собствени вектори.

Както обаче показват по-късните изследвания на Кагщрьом, този алгоритъм дава значително по-лоши резултати в сравнение с алгоритъма, използващ неособени преобразования на подобие.

Окончателният вариант на алгоритъма за получаване на жордановата форма на матрица е разработен от Аксел Руе и неговия аспирант Бо Кагщрьом и е публикуван в [9]. Алгоритъмът е реализиран като програмата на Фортран JNF [10]. Независимо от доказаните качества на този алгоритъм той и до сега не е получил достатъчно разпространение в матричните изчисления. Така например, в широко използваната програмна система MATLAB® и досега не е включена функция за пресмятане на жордановата форма на матрица в общия случай. Включената там функция `jordan` е от програмната система Maple на MapleSoft (партньор на MathWorks, Inc), прилага символни изчисления и може да се използва само в ограничени случаи.

Вероятна причина за това е, че в програмата на Кагщрьом и Руе се използват допуск, които изискват известна настройка и това ограничава автоматичното („сляпо“) използване на алгоритъма. По същество, тези допуск играят ролята на регуляризационни параметри, с които се постига определянето на жорданова структура, водеща до най-добре обусловено преобразование на подобие. В този смисъл в алгоритъма на Кагщрьом и Руе има определен потенциал, който още не е използван напълно. Това би могло да стане въвеждане при създаването на програмно осигуряване за научни изчисления, в което са включени елементи на изкуствен интелект.

Интересно е да се отбележи, че алгоритъмът на Кагщрьом и Руе, с който се намира директно формата на Вейр, не е цитиран в единствената книга [13], посветена на тази форма.

Програмата JNF бе включена в програмата система SYSLAB (разширение на първоначалния вариант на MATLAB®, разработено в Техническия университет-София) още през 1985 г. [27]. Обширните числени експерименти с програмата JNF показват, че тя обикновено намира жордановата форма с достатъчно голяма точност. Това е така, тъй като матриците, възникващи в практическите изчисления, обикновено имат добре обусловена числена структура. (Лошо обусловените жорданови структури принадлежат на много ограничено множество и поради това са малко вероятни).

Тази програма получава жордановата форма на седем стъпки и по избор на ползвателя могат да се изпълнят само част от тези стъпки. Това дава възможност при

желание да се получат само формата на Шур, блок-диагоналната форма на матрицата или само размерностите на жордановите блокове. В редица случаи тази информация е напълно достатъчна и привеждането в жорданова форма не е необходимо. В последните години бе създаден вариант на алгоритъма JNF, който е реализиран под формата на М-файлове за MATLAB®, което облекчава много използването на алгоритъма.

Въпросът за определяне на жордановата форма има интересно развитие. Едва през 1999 г. бе констатирано [17], че алгоритъмът на Кублановская и алгоритъмът на Кагцърюм и Руе всъщност намират най-напред характеристиките на Вейр, т.е. размерностите на блоковете в каноничната форма на Вейр. По такъв начин алгоритъмът на Кагцърюм и Руе най-напред определя каноничната форма на Вейр и поради това избягва до голяма степен числените проблеми, свързани с намиране на жордановата форма.

**3. Митове, свързани с формата на Жордан.** Трудностите, свързани с определянето на жордановата форма, водят до създаването на мита, че тази форма не може да се определи сигурно по числен път поради високата чувствителност на кратните собствени стойности към смущения в първоначалната матрица. Стига се дотам, че даже се отрича възможността за използване на жордановата форма в изчислителната практика [15]. За съжаление, този мит фигурира в редица съвременни книги, написани от много сериозни изследователи, като например Голъб и Ван Лоан [4], Стюърт [18], Демел [3] и др. В тези книги се предлага вместо жордановата форма да се използва формата на Шур, която може да се получи по числено устойчив начин с помощта на унитарни (в частност ортогонални) преобразования на подобие [4].

Трябва обаче да се подчертае, че в редица изчислителни задачи, като например изчисляване на матричната експонента, използването на формата на Шур не е подходящо, тъй като води до силно усложняване на втората стъпка на алгоритъма, а именно – получаването на експонентата на триъгълна матрица. Разбира се, съществуват ефективни преки методи за пресмятане на матрична експонента (без използване на канонични форми) чрез подходящо мащабиране и използване на апроксимациите на Тейлър и на Падé, виж например [1] и [14, 26]. Също така, формата на Шур също е силно чувствителна при близки или кратни собствени стойности [11] – един факт, който не е много популярен. Освен това съществуват задачи, например определяне на чувствителността на собствените стойности [6], при които трябва да се познават размерностите на жордановите блокове, в които участват кратните собствени стойности. В такива случаи жордановата форма е незаменима.

Нека сега да резюмираме накратко митовете за жордановата форма. Най-често срещаните твърдения са, както следва.

- *Жордановата форма е силно чувствителна към смущения.* Това е вярно за теоретичната жорданова форма, но се избягва чрез дефинирането на числена жорданова форма, която в общия случай е нечувствителна към малки смущения в данните. Тук трябва да се добави, че и теоретичната форма на Шур може да е много чувствителна относно смущения в данните.
- *Жордановата форма не може да се получи по числено устойчив начин.* Това твърдение не се отнася за алгоритъма на Кагцърюм и Руе, в който размерностите на жордановите блокове се намират с помощта на ортогонални преобра-

звания на подобие. Единствената стъпка в този алгоритъм, която може да е свързана с числени трудности, е седмата (последната), на която се намират наддиагоналните свързващи елементи на отделните блокове. Числените трудности на тази стъпка могат да се дължат на използването на лошо обусловени елементарни преобразования и те са неизбежни, ако жордановата форма е *лошо обусловена*. За щастие, това се случва рядко и може да се избегне чрез използване на добре обусловена жорданова структура, като се зададат подходящи допуски.

- *Жордановата форма може да се замени с формата на Шур*. Това твърдение не е вярно за някои задачи, при които трябва да се познават характеристиките на Сегре, например определянето на чувствителността на кратни собствени стойности.

В заключение е подходящо да завършим с авторитетното мнение на големия американски специалист в областта на матричните изчисления проф. Дж. Стюърт, който отбелязва, че „...като математически инструмент жордановата форма все още е полезна и съобщенията за нейната смърт са силно преувеличени“ [18, с. 22].

#### 4. Числени примери.

**Пример 1.** Нека като илюстрация за работата на програмата JNF разгледаме определянето на жордановата структура на матрицата от 8-и ред

$$A = \begin{bmatrix} 6 & 0 & 3 & -6 & -5 & -11 & 14 & 33 \\ -2 & -10 & 0 & -3 & 9 & 10 & -2 & 4 \\ 5 & 7 & 4 & -2 & -10 & -16 & 13 & 25 \\ 1 & -6 & 0 & 0 & 2 & 1 & 4 & 11 \\ -1 & -3 & -1 & 1 & 3 & 4 & -2 & -4 \\ 1 & -6 & 0 & -3 & 3 & 3 & 3 & 11 \\ 0 & 6 & -2 & 4 & -5 & -2 & -2 & -13 \\ -1 & -7 & 0 & -2 & 6 & 6 & -1 & 4 \end{bmatrix}.$$

Тази матрица има осемкратна собствена стойност, равна на 1, която участва в два жорданови блока – един с размерност 2 и един с размерност 6. Това прави собствената стойност на матрицата силно чувствителна към смущения.

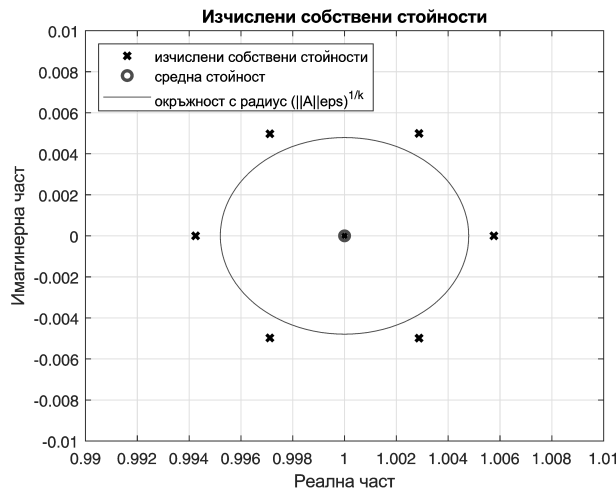
Ако собствените стойности на матрицата  $A$  се изчислят с програмната система MATLAB<sup>®</sup>, получаваме следния резултат

$$\begin{bmatrix} 1.002873209024355 + 0.004990147628609i \\ 1.002873209024355 - 0.004990147628609i \\ 1.005762145133220 + 0.000000000000000i \\ 0.997118955905148 + 0.004976576889708i \\ 0.997118955905148 - 0.004976576889708i \\ 0.994253525007774 + 0.000000000000000i \\ 0.999999999999996 + 0.000000041668050i \\ 0.999999999999996 - 0.000000041668050i \end{bmatrix}.$$

Изчислените собствени стойности са показани в комплексната равнина на фиг. 2. Окръжността, показана с непрекъснатата линия, има радиус  $(\|A\|\varepsilon)^{1/k}$ , където

$$\varepsilon = 2^{-52} \simeq 2.2204 \times 10^{-16}$$

е машинният епсилон на двоичната аритметика с двойна точност [8] и  $k = 6$  е



Фиг. 2. Грешки при изчисляване на собствените стойности с MATLAB®

размерността на по-големия жорданов блок. Този радиус характеризира чувствителността на кратните собствени стойности към смущения в елементите с порядък  $\|A\|\epsilon$ . Вижда се, че първите 6 от собствените стойности се характеризират с големи грешки, тъй като те отговарят на жордановия блок с размерност 6. В резултат на грешките от закръгляне 6-кратната собствена стойност 1 се е трансформирала в 6 съществено различни от 1 изчислени собствени стойности. Двукратната собствена стойност 1 също се е превърнала в две различни собствени стойности (седмата и осмата), които обаче са значително по-близки до 1.

Матрицата от собствените и присъединените вектори е много лошо обусловена (в двоична аритметика с двойна точност), като нейното число на обусловеност е  $7.5322 \times 10^{12}$ .

Със съжаление може да се констатира, че MATLAB®, както и най-добрият пакет програми LAPACK [2], предназначен за матрични изчисления, не предлагат добра алтернатива в случая на кратни собствени стойности. Очевидно е, че в такъв случай изчислителната задача е *лошо поставена* и тя трябва да се регуляризира, като се открият размерностите на жордановите блокове и съответните собствени стойности се третират като кратни. Именно това се прави в програмата JNF, която за дадената матрица намира жордановата форма (наддиагоналните елементи са показани с точност до четвъртия знак след десетичната точка)

$$J = \left[ \begin{array}{cc|cccccc} 1 & 5.2140 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 & 2.7978 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 2.1113 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1.9194 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2.0780 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1.9491 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

Ще отбележим, че програмата JNF пресмята не класическата жорданова форма с единици и нули над главния диагонал, а матрица, в която ненулевите наддиагонални елементи могат и да са различни от 1, като например елемента 5.2140 в позиция (1,2) на матрицата  $J$ .

Размерностите на жордановите блокове са вярно определени, като диагоналните елементи са равни на 1 с точност до 15-ия знак след десетичната точка! Матрицата на преобразуването в жорданова форма е добре обусловена, като нейното число на обусловеност е  $1.0740 \times 10^3$ .

**Пример 2.** Матрицата

$$B = \begin{bmatrix} -97969999 & 97000000 & -960299 \\ -98959699 & 97979901 & -970000 \\ -1010000 & 1000000 & -9899 \end{bmatrix}$$

има трикратна собствена стойност, равна на 1, която участва в един жорданов блок. Опитът да се пресметнат собствените стойности на матрицата  $B$  чрез програмата `eig` от MATLAB® дава катастрофален резултат, а именно

$$\begin{bmatrix} 2.501079062327850 \\ -0.490769261495183 \\ 0.989690182302353 \end{bmatrix}$$

Само третата собствена стойност е донякъде улучена, и то с относителна грешка 1%. Първата и втората собствени стойности са пресметнати с грешка 150%, а на втората е получен грешно и знакът.

Същевременно програмата JNF пресмята жордановата форма много точно като

$$\begin{bmatrix} 0.999999988 & 1.42126296 & 0 \\ 0 & 0.999999988 & 1421374.37 \\ 0 & 0 & 0.999999988 \end{bmatrix}.$$

Размерността на жордановия блок е определена точно, а собствените стойности са изчислени с относителна грешка  $10^{-8}$ .

И в двата примера програмата `jordan` от MATLAB® дава вярната жорданова канонична форма. Използването на тази символна програма, обаче, е ограничено.

## ЛИТЕРАТУРА

- [1] A. AL-MOHY, N. HIGHAM. A new scaling and squaring algorithm for the matrix exponential. *SIAM Journal on Matrix Analysis and Applications*, **31**, No 3 (2009), 970–987, doi: 10.1137/09074721X.
- [2] E. ANDERSON, Z. BAI, C. BISCHOF, S. BLACKFORD, J. DEMMEL, J. DONGARRA, J. DU CROZ, A. GREENBAUM, S. HAMMARLING, A. MCKENNEY, D. SORENSEN. LAPACK Users' Guide, 3rd edition. Philadelphia, PA, SIAM, 1999, ISBN 0-89871-447-8.
- [3] J.W. DEMMEL. Applied Numerical Linear Algebra. Philadelphia, PA, SIAM, 1997, ISBN 978-0-898713-89-3.
- [4] G. H. GOLUB, C. F. VAN LOAN. Matrix Computations, 4th edition. Baltimore, MD, The John Hopkins University Press, 2013, ISBN 978-1-4214-0794-4.
- [5] G. H. GOLUB, J. H. WILKINSON. Ill-conditioned eigensystems and the computation of the Jordan canonical form. *SIAM Review*, **18** (1976), 578–619, doi: 10.1137/1018113.



- [6] P. HENRICI. Bounds for iterates, inverses, spectral variation and fields of values for non-normal matrices. *Numerische Mathematik*, **4** (1962), 24–40, doi: 10.1007/BF01386294.
- [7] R. A. HORN, C. R. JOHNSON. *Matrix Analysis*, 2nd edition. Cambridge, UK, Cambridge University Press, 2013, ISBN 978-0-521-83940-2.
- [8] IEEE Standard for Floating-Point Arithmetic 754-2019 (Revision of IEEE 754-2008), 2019, ISBN:978-1-5044-5924-2, doi: 10.1109/IEEESTD.2019.8766229.
- [9] B. KÅGSTRÖM, A. RUHE. An algorithm for numerical computation of the Jordan normal form of a complex matrix, *ACM Transactions on Mathematical Software*, **6** (1980), 398–419, doi: 10.1145/355900.355912.
- [10] B. KÅGSTRÖM, A. RUHE. Algorithm 560: JNF, an algorithm for numerical computation of the Jordan normal form of a complex matrix, *ACM Transactions on Mathematical Software*, **6** (1980), 437–443, doi: 10.1145/355900.355917.
- [11] M. KONSTANTINOV, P. PETKOV. *Perturbation Methods in Matrix Analysis and Control*. New York, Nova Science Publishers, 2020, ISBN 978-1-53617-470-0.
- [12] C. C. MAC DUFFEE. *The Theory of Matrices*, New York, Chelsea, 1946, 1956, ASIN 0486495906.
- [13] K. C. O’MEARA, J. CLARK, C. I. VINSONHALER. *Advanced Topics in Linear Algebra: Weaving Matrix Problems through the Weyr Form*, Oxford, Oxford University Press, 2011, ISBN 978-0-19-979373-0.
- [14] P. PETKOV, N. CHRISTOV, M. KONSTANTINOV. *Computational Methods for Linear Control Systems*. Hemel Hempstead, Prentice Hall, 1991, ISBN 0-13-161803-2.
- [15] L. REICHEL, L. N. TREFETHEN. Eigenvalues and pseudo-eigenvalues of Toeplitz matrices. *Linear Algebra and its Applications*, **162–164** (1992), 153–185. doi: 10.1016/0024-3795(92)90374-J.
- [16] A. RUHE. An algorithm for numerical determination of the structure of a general matrix. *BIT*, **10** (1970), 196–216, doi: 10.1007/BF01936867.
- [17] H. SHAPIRO. The Weyr characteristics. *The American Mathematical Monthly*, **106** (1999), 919–929, doi: 10.1080/00029890.1999.12005141.
- [18] G. W. STEWART. *Matrix Algorithms, volume II: Eigensystems*. Philadelphia, PA, SIAM, 2001, ISBN 0-89871-503-2.
- [19] H. W. TURNBULL, A. C. AITKEN. *An Introduction to the Theory of Canonical Matrices*. London, Blackie and Son, 1932.
- [20] S. H. WEINTRAUB. *Jordan Canonical Form: Theory and Practice*. Saint Louis, Morgan & Claypool Publishers, 2009, doi 10.2200/S00218ED1V01Y200908MAS006, ISBN 9781608452507.
- [21] E. WEYR. Répartition des matrices en espèces et formation de toutes les espèces. *Comptes Rendus de L’Académie des Sciences*, Paris, **100** (1885), 966–969.
- [22] E. WEYR. Zur Theorie der bilinearen Formen. *Monatshefte für Mathematik und Physik*, **1** (1890), 163–236, doi: 10.1007/BF01692475.
- [23] Ф.Р. ГАНТМАХЕР. *Теория матриц*, 5 издание. Москва, ФИЗМАТЛИТ, 2010, ISBN 5-9221-0524-8.
- [24] В. Н. КУБЛАНОВСКАЯ. Об одном способе решения полной проблемы собственных значений вырожденной матрицы, *Журнал вычислительной математики и математической физики*, **6** (1966), 611–620.
- [25] А. МАЛЬЦЕВ. *Основы линейной алгебры*, 4 издание. Москва, Наука, 2005, ISBN 5-02-033636-X.
- [26] П. ПЕТКОВ, М. КОНСТАНТИНОВ. *Матрични изчисления (с примери от MATLAB)*. София, Фастумпринт, 2016, ISBN 978-619-722-316-3.

- [27] П. ПЕТКОВ, Н. ХРИСТОВ, М. КОНСТАНТИНОВ. Диалогова система SYSLAB за анализ и синтез на линейни многомерни системи. *Автоматика, изчислителна техника и автоматизирани системи*, **22** (1988), 25–31.

Петко Петков  
Българска академия на науките  
1040 София, България  
e-mail: php@tu-sofia.bg

Михаил Константинов  
Университет по архитектура,  
строителство и геодезия  
1046 София, България  
e-mail: mmk\_fte@uacg.bg

## USING THE WEYR FORM IN THE NUMERICAL DETERMINATION OF THE JORDAN CANONICAL FORM OF A MATRIX

**Petko Petkov, Mihail Konstantinov**

The paper presents a brief survey of the numerical problems arising in the determination of the Jordan canonical form of a square matrix. The existed opinion that the Jordan form is not suitable for numerical determination in a finite precision arithmetic is disputed. Methods for stable determination of the Jordan structure of a matrix based on obtaining the Weyr canonical form are considered.